

UNIDAD N° 1

LOGICA PROPOSICIONAL

Proposición:

Es un enunciado, dado en cierto lenguaje, del cual puede establecerse un valor de verdad, es decir se puede determinar si es verdadero o si es falso.

Se suelen simbolizar con letras imprenta minúsculas: **p, q, ...**

Negación: Dada una proposición **p**, siempre es posible determinar otra proposición

negándola. Se simboliza **¬ p** o bien **~ p**, y se lee “no p”

Nota: Una proposición **p** y su negación no tienen el mismo valor de verdad, si **p** es verdadera, **~p** es falsa y viceversa.

Tablas de verdad: las tablas de verdad son cuadros que permiten visualizar todos los posibles valores de verdad de una proposición.

Ejemplo:

p	~p
v	f
f	v

Es posible a través del uso de conectivos como por ejemplo: \wedge (**y**), \vee (**o**), \Rightarrow (**si, ...**

entonces), \Leftrightarrow (**si y sólo si**) obtener proposiciones denominadas compuestas:

➤ Conjunción: la conjunción de dos proposiciones p, q, es otra proposición y se anota:

$$p \wedge q$$

➤ Disyunción: la disyunción de dos proposiciones p, q, es otra proposición y se anota:

$$p \vee q$$

➤ **Implicación simple o condicional simple**: la implicación de las proposiciones p , q ,
es

la proposición que se anota: $p \Rightarrow q$, en este caso la proposición p recibe el nombre de
antecedente y la proposición q de consecuente.

➤ **Doble implicación o bicondicional**: la doble implicación de las proposiciones p , q ,
es

otra proposición que se anota: $p \Leftrightarrow q$

Las tablas de verdad que corresponden a estas proposiciones compuestas son las
siguientes:

conjunción			disyunción			implicación simple			doble implicación		
p	\wedge	q	p	\vee	q	p	\Rightarrow	q	p	\Leftrightarrow	q
v	v	v	v	v	v	v	v	v	v	v	v
v	f	f	v	v	f	v	f	f	v	f	f
f	f	v	f	v	v	f	v	v	f	f	v
f	f	f	f	f	f	f	v	f	f	v	f

Nota:

➤ La **conjunción** de dos proposiciones es verdadera sólo cuando ambas son verdaderas.

➤ La **disyunción** de dos proposiciones es falsa sólo cuando ambas son falsas.

➤ La **implicación simple** de dos proposiciones es falsa sólo cuando el antecedente es
verdadero y el consecuente es falso.

➤ La **doble implicación** de dos proposiciones es verdadera sólo cuando ambas tienen el mismo valor de verdad.

La **implicación simple** de dos proposiciones **p, q**, es equivalente a la disyunción del antecedente negado con el consecuente: $p \Rightarrow q \Leftrightarrow \sim p \vee q$

Si realizamos la tabla de verdad correspondiente:

P	\Rightarrow	Q	\Leftrightarrow	$\sim p$	\vee	q
V	v	V	v	f	v	v
V	f	F	v	f	f	f
F	v	V	v	v	v	v
F	v	F	v	v	v	f

Observamos que todos los valores de verdad son verdaderos, es una verdad absoluta, en lógica esto se denomina una **tautología**.

Cuando todos los valores de verdad obtenidos son falsos se denomina una **contradicción**.

La **doble implicación** de dos proposiciones **p, q**, es equivalente a la conjunción de dos implicaciones simples en las cuales se intercambian el antecedente y el consecuente respectivamente: $p \Leftrightarrow q \Leftrightarrow [p \Rightarrow q \wedge q \Rightarrow p]$

Si realizamos la tabla de verdad correspondiente:

p	\Leftrightarrow	q		\Leftrightarrow		p	\Rightarrow	q	\wedge	q	\Rightarrow	p
v	v	v		V		v	v	v	v	v	v	v
v	f	f		V		v	f	f	f	f	v	v
f	f	v		V		f	v	v	f	v	f	f
f	v	f		V		f	v	f	v	f	v	f

Nuevamente estamos frente a una tautología, o bien una verdad absoluta

LEYES Y PRINCIPIOS LÓGICOS:

Involución: la negación de una proposición negada es equivalente a la proposición.

$$\sim (\sim p) \Leftrightarrow p$$

Complemento: La disyunción de una proposición y su negación es una verdad absoluta.

La conjunción de una proposición y su negación es una falsedad absoluta.

$$p \vee \sim p \Leftrightarrow v$$

$$p \wedge \sim p \Leftrightarrow f$$

Idempotencia: La conjunción, o la disyunción, de una proposición consigo misma es equivalente a dicha proposición.

$$p \vee p \Leftrightarrow p$$

$$p \wedge p \Leftrightarrow p$$

Identidad: La disyunción de una proposición y una falsedad es equivalente a dicha proposición. La conjunción de una proposición y una verdad es equivalente a dicha proposición.

$$p \vee f \Leftrightarrow p$$

$$p \wedge v \Leftrightarrow p$$

Una consecuencia de esta ley es lo siguiente:

$$p \vee v \Leftrightarrow v$$

$$p \wedge f \Leftrightarrow f$$

Conmutatividad: si se cambia el orden de las proposiciones en conjunción, o en disyunción se obtiene una proposición equivalente.

$$p \vee q \Leftrightarrow q \vee p$$

$$p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$$

Asociatividad: Cualesquiera sean las proposiciones p, q, r, se verifican las siguientes equivalencias:

$$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$$

$$(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$$

Distributividad: Cualesquiera sean las proposiciones p, q, r, se verifican las siguientes equivalencias:

$$p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$$

$$p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge ($$

$$p \vee r)$$

Leyes de De Morgan:

La negación de una disyunción es equivalente a la conjunción de las dos proposiciones negadas.

$$\sim (p \vee q) \Leftrightarrow \sim p \wedge \sim q$$

La negación de una conjunción es equivalente a la disyunción de ambas proposiciones negadas.

$$\sim (p \wedge q) \Leftrightarrow \sim p \vee \sim q$$

Condición necesaria y suficiente:

Si la implicación simple $p \Rightarrow q$ es verdadera, entonces p es condición suficiente para q, y q es condición necesaria para p

IMPLICACIONES ASOCIADAS:

Dada una implicación simple: $p \Rightarrow q$ existen tres implicaciones asociadas a ella que son:

recíproca: $q \Rightarrow p$

contraria: $\sim p \Rightarrow \sim q$

contrarecíproca: $\sim q \Rightarrow \sim p$

Nota1: Las implicaciones contrarecíprocas son equivalentes:

$$p \Rightarrow q \Leftrightarrow \sim q \Rightarrow \sim p$$

$$\sim p \Rightarrow \sim q \Leftrightarrow q \Rightarrow p$$

Nota 2: La negación de una implicación simple es equivalente a la conjunción del antecedente con el consecuente negado.

$$p \Rightarrow q \Leftrightarrow p \wedge \sim q$$

FUNCIONES O ESQUEMAS PROPOSICIONALES:

Un enunciado en el cual figura al menos una variable, del cual no es posible establecer un valor de verdad, no constituye una proposición, hasta que no se especifique a la misma. Estos enunciados reciben el nombre de **esquemas proposicionales** y se los suele simbolizar así:

$$P(x), P(x, y), \text{ etc.}$$

A partir de **esquemas proposicionales** es posible obtener una proposición mediante un procedimiento denominado **cuantificación**, para ello recurriremos a dos conceptos:

➤ Los cuantificadores, existen dos tipos de cuantificadores:

El cuantificador **existencial**: \exists (se lee existe al menos un ...)

El cuantificador **universal**: \forall (se lee para todo ...)

- El conjunto de referencia, es decir el que contiene las posibles especificaciones de la variable.

NEGACIÓN DE UNA PROPOSICIÓN CUANTIFICADA:

Se tiene una proposición obtenida por una función proposicional cuantificada:

por ejemplo $(\forall x \in \mathbf{R}) : P(x)$ o $(\exists x \in \mathbf{R}) : P(x)$

negar dichas proposiciones equivale a negar el cuantificador y la función proposicional respectiva.

Negar un cuantificador universal equivale a obtener un cuantificador existencial y viceversa.